# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2000-124951

(43) Date of publication of application: 28.04.2000

(51)Int.CI.

H04L 12/56 H04L 12/40 H04L 12/24 H04L 12/26 HO4N 7/18

(21)Application number: 10-290285

(71)Applicant: HITACHI LTD

(22)Date of filing:

13.10.1998

(72)Inventor: EBATA TOMOKAZU

KITAHARA CHIHO KOIZUMI MINORU SASAKI RIICHIRO ADACHI YOSHIAKI

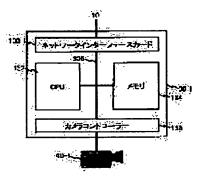
## (54) NETWORK BAND MANAGEMENT SYSTEM

## (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To realize coexistence of a system for which band control is required and a system for which no band control is required on the same network without changing a node of the system for which no band control is required by performing priority transmission control capable of preferentially transmitting a message than other node by a network interface card which is loaded on an object node for band control.

SOLUTION: A camera apparatus 30-1 as the object node for band control is provided with the network interface card(NIC) 130-1. A function to change the minimum idle time by defining a logical critical value of the minimum idle time as a lower limit, a function to change the retry time to wait for time until the retransmission when collision occurs on the network and a function to detect the completion time of the transmission of the packet in an all packet reception mode in addition to a function of a normal Ethernet card

are controlled by the NIC: 130-1. The transmission is started without waiting for the logical critical value of the minimum idle time by using the functions.



## **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

20.02.2002

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application] [Patent number] [Date of registration] [Number of appeal against examiner's decision of rejection] [Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection] [Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2000 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁(JP)

# (12)公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開2000-124951A) (P2000-124951A) (43)公開日 平成12年4月28日(2000.4.28)

(51) Int. Cl. <sup>7</sup>			FI				テーマコード(参考)		
(01, 1		呼及力リロ	C <del>7</del>		HO4L	11/20	102	E	5C054
H 0 4 L	12/56						102	_	
	12/40				H 0 4 N	7/18		D	5K030
	12/24				H 0 4 L	11/00	320		5K032
	12/26					11/08			9A001
H 0 4 N	7/18								
	審査請求 未請求 請求項の数4			OL		(全14頁)			
					4				
(21)出願番号	特願平10-290285				(71)出願人				
						株式会社日立製作所			
(22)出願日	平成10年10月13日(1998.10.13)			)		東京都	5千代田区社	申田	駿河台四丁目6番地
					(72)発明者	江端	智一		
						神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株			
						式会社	日立製作用	折シ	ステム開発研究所内
					(72)発明者	北原	千穂		
				İ		神奈川	県川崎市	床牛	区王禅寺1099番地 株
									ステム開発研究所内
					(74)代理人			,, ,	2.7 - DIDE 917677171
				ŀ	(14)1(连入			<b># 83</b>	
						井建工	: 小川 月	<i>H 5</i> 7	
									最終頁に続く

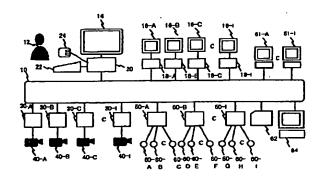
#### (54) 【発明の名称】ネットワーク帯域管理方式

## (57)【要約】

【課題】通常のOA系のネットワーク上に画像や音声を送るマルチメディア監視システムを構築する場合、音声や画像の品質を維持するために帯域制御の仕組みが必要となる。しかし、通常のOA系のノードにはレート制御機能などが存在しないため、OA系ノードから送信されるデータが増えた場合、マルチメディアデータの帯域が圧迫されて品質が保証されなくなる。

【解決手段】マルチメディア系のノードのような帯域管理対象ノードのネットワークインターフェースカードの最小アイドル時間を短くするなど、ネットワークインターフェースカードのパラメータを変更させることによって優先送信を実現する。これによりマルチメディア系以外の帯域管理非対象ノードの送出レートを抑制することができる。

**Ø**1



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】ネットワークと、ネットワークに接続さ れ、送信制御パラメータを変更する機能を有するネット ワーク上のデータの送受信を行うネットワークインター フェースカードを実装し、自ノードの送信データの転送 レート制御する機能を所有し、他ノードから自ノードの 転送レートを制御する制御メッセージを受信し、その内 容を実行する機能を有する少なくとも1つ以上の帯域管 理対象ノードと、ネットワークに接続され、ネットワー ク上のデータの送受信を行うネットワークインターフェ 10 ースカードを実装し、前記転送レート制御を行う機能を 所有しない少なくとも一つ以上の帯域管理非対象ノード と、ネットワークの通信内容の一部あるいは全部を傍受 することが可能で、前記他ノードの転送レートを制御す る機能を所有する帯域管理対象ノードに対して、転送レ ートを制御するメッセージを送信する機能を有する少な くとも1つ以上の帯域管理ノードと、からなるネットワ ーク帯域管理システムにおいて、帯域管理非対象ノード の転送レートを動的に変更させる事を特徴とするネット ワーク帯域管理方式。

【請求項2】請求項1のネットワーク帯域管理システム において、帯域管理対象ノードに実装されているネット ワークインターフェースカードの送信制御パラメータを 変更することによって、帯域管理対象ノードの転送帯域 を確保する事を特徴とするネットワーク帯域管理方式。

【請求項3】請求項2のネットワーク帯域管理システム において、帯域管理対象ノードに実装されているネット ワークインターフェースカードの最小アイドル時間、リ トライ時間を変更することによって、帯域管理非対象ノ ードの転送レートを抑制して、帯域管理対象ノードの転 30 送帯域を確保する事を特徴とするネットワーク帯域管理

【請求項4】請求項2又は3のネットワーク帯域管理シ ステムにおいて、帯域管理対象ノードのネットワークイ ンターフェースカードにおいて、ネットワークの通信内 容の一部あるいは全部を傍受することが可能で、帯域管 理対象ノードあるいは帯域管理非対象ノードのデータを 監視し、その監視したデータのアドレス、データ情報、 データ長およびその他の情報を用いて前記ネットワーク インターフェースカードの送信制御パラメータを動的に 40 変更させる事によって、帯域管理非対象ノードの転送レ ートを抑制して帯域管理対象ノードの転送レートを確保 する事を特徴とするネットワーク帯域管理方式。

#### 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、同一ネットワーク 上で帯域管理制御を必要とするシステムと帯域管理制御 を必要としないシステムを共存させるネットワークシス テムに関する。

## [0002]

【従来の技術】帯域を制御する代表的なプロトコルとし てRSVPに関して説明する。

【0003】RSVPは、まずデータを送信するノード が受信ノードまでの経路を設定し、次に受信ノードが遅 延時間や優先度の情報を含む予約情報を逆の経路で送 り、この過程でこの送信ノードと受信ノードの間に介在 する各ルータの帯域を予約していくプロトコルである。 【0004】一つのネットワーク上に複数のノードが存 在するネットワークで、上記の帯域予約プロトコルを利 用する場合には、あるノードが帯域予約をしていないデ ータを送信しないよう、すべてのノードにおいて帯域予 約プロトコルを実装するアプリケーションを稼動させて おく必要がある。

#### [0005]

20

【発明が解決しようとする課題】前述したように上記の 様な帯域予約プロトコルを用いた帯域制御方式の場合、 すべてのノードにおいて帯域制御プロトコルを実施する アプリケーションを搭載し稼動させておかなければなら ないため、帯域制御を必要とするシステムと、帯域制御 を必要としないシステムが一つのネットワーク上に混在 させる為には、帯域制御を必要としないシステムの全て のノードに帯域制御プロトコルを実施するアプリケーシ ョンを搭載しなければならないと言う問題が発生する。 【0006】本発明の目的は、同一ネットワーク上にお いて、帯域制御を必要としないシステムのノードに対し て変更を加えることなく、帯域制御を必要とするシステ ムと帯域制御を必要としないシステムの共存を実現する ことにある。

#### [0007]

【課題を解決するための手段】帯域管理対象ノードにお いては、ネットワークに接続され他ノードから自ノード の転送レートを制御するための制御メッセージを受信し 自ノードの送信データの転送レート制御する手段と、ネ ットワークの通信内容の一部あるいは全部を傍受する手 段と、さらにノードに搭載されたネットワークインター フェースカード(NIC)で、他ノードのNICより優 先的にメッセージを送信することの出来る優先送信制御 を行う手段を有する。

【0008】帯域管理マネージャノードにおいては、ネ ットワークに接続されネットワークの通信内容の一部あ るいは全部を傍受する手段と、前記他ノードの転送レー トを制御する機能を所有するノードに対して転送レート を制御するメッセージを送信する手段を有する。

#### [0009]

【発明の実施の形態】本発明の実施の形態について説明 を行う前に、本実施例で対象とするイーサネットに関し て説明する。

【0010】イーサネットは、CSMA/CD方式のバ ス型LANで、送信データを持つノードは現在通信が行 50 われているかどうかをチェックし、空いていればLAN

上にデータを送出する。しかし、複数のノードが同じ判断を行って同時にパケットの送出を始めてしまう場合があり、この場合パケットの衝突が発生する。パケットの衝突が発生したときには、各ノードが衝突を繰り返さない直ちに送出を中止する。各ノードは衝突を繰り返さないように、乱数に基づく異なった再送待ち時間を待ち、再度送信を試みる。また、転送と転送の間、最小アイドル時間(空白時間)を待たなければならないことになっていて、その最小アイドル時間は、基本的にどのNICでも同じ値にセットされている。これはあるノードが転送を開始しているかどうかを確認するために、その伝播時間分は、転送を控えなければならないことを意味する。本実施例では、前記ネットワーク長と転送速度から算出さ

【0011】以上のように、通常イーサネットのNICの最小アイドル時間はどれでも一定であるので、あるノードのNICの最小アイドル時間だけを短くすれば、そのノードは他のノードよりも送信のチャンスが増えることになり、結果的にそのノードは他のノードよりも転送 20レートを上げることが可能となる。本実施例は、このイーサネットの動作原理を利用するものである。

れる前記最小アイドル時間の論理的限界値を ATaと呼

ぶこととする。

【0012】本発明の実施の形態について説明を行う。 【0013】図1を用いて、本発明を実施する、複数の カメラとセンサを使った監視系ネットワーク機器がOA 系ネットワーク機器と混在して運用されているシステム 構成を簡単に説明する。すなわち、本システムにおいて は、監視システムとOAシステムが混在して存在してい る。

【0014】カメラ40はカメラ制御装置30を介して、センサ60はセンサ制御装置50を介して、モニタ16はモニタ制御装置18を介してネットワーク10に接続され、ユーザが操作する監視卓制御装置20には、ディスプレイ14、入力装置であるマウス24、キーボード22が装備され、他のコントローラと同じくネットワーク10に接続される。ユーザ12は、この監視卓制御装置20を使って、該システムの実行を行う。操作卓20はシステム上に複数設置することも可能である。

【0015】監視システムの運用時には、操作卓20からの指示に基づいて、カメラ40からの映像が、ネット 40ワーク10を介してモニタ16へ表示される。センサ60は、火災、侵入などの異常を検知すると、そのアラーム情報を、操作卓20を介してユーザ12に知らせる。なお、監視システムでは、同時に複数のカメラからの映像を、ネットワーク10を介して複数のモニタ16にそれぞれ表示させる。

【0016】さらにネットワーク10には、パソコン6 る。これらの転送サービスで転送されるデータを、それ 0とプリンタ62、及びメールサーバ、ドメインネーム ぞれ帯域予約データ、統計多重データと呼ぶ。さらに転 サーバ、などの機能を有するサーバ64からなるOAシ 送レート管理モジュール164は、ネットワークインタ ステムの機器も接続されており、OAシステムとして運 50 一フェースカード制御ドライバを介してネットワークイ

用されている。

【0017】図2は監視卓制御装置20のハード構成を示した図であり、ネットワークインターフェースカード112、CPU102、メモリ104、キーボード22やマウス24を制御する入出力コントローラ106、そしてモニターコントローラ108がバス110によって接続されている。

間(空白時間)を待たなければならないことになってい 【0018】図3はモニタ制御装置18-1のハードウ エア構成を示した図であり、映像を表示するモニタ16 同じ値にセットされている。これはあるノードが転送を 10 -1を制御するモニタコントローラ120、CPU12 開始しているかどうかを確認するために、その伝播時間 2、メモリ124、及び、ネットワークインターフェー 分は、転送を控えなければならないことを意味する。本 スカード126がバス128により接続されている。

【0019】図4は、本実施例の帯域管理対象ノードであるカメラ制御装置30-1のハードウェア構成を示した図であり、ビデオカメラ40-1を制御するカメラコントローラ136、CPU132、メモリ134、及び、ネットワークインターフェースカード130-Aがバス138で接続されている。

【0020】図5はセンサー制御装置50のハード構成を示した図であり、センサー群60に接続されセンサーの設定やセンサーからの異常検出信号を読み込むセンサーコントローラ146、CPU142、メモリ144、及びネットワークインターフェースカード140がバス148によって接続されている。

【0021】図6は監視卓制御装置20のメモリ104 に格納されているソフトウェアの構成を示した図であ る。即ち、ネットワークインターフェースカード112 を制御するためのネットワークインターフェースカード 制御ドライバ174、ネットワーク10を介して指定さ れた装置へメッセージを転送する、一対-通信、及び、 ネットワークに接続された全装置にメッセージを転送す るブロードキャスト通信を提供する通信管理モジュール 172、及びモニター14とキーボード22とマウス2 4を制御する入出力装置制御ドライバ150が格納され ている。またこれらのソフトを利用するモジュールとし てGUI制御モジュール152、映像/アラーム表示モ ジュール215が格納されており、それぞれ通信管理モ ジュール172と転送レートの異なる複数の送信キュー 166-A、166-1、受信キュー170を介して連 携する。転送レート管理モジュール164は、データ転 送サービスの種類と状況に応じてこれらの送信キューを 使いわける。

【0022】転送サービスモジュール156は、データ転送を要求する場合に、その転送サービス種別に応じた処理を行う。ここで、転送サービス種別には、"帯域予約転送サービス"、"統計多重転送サービス"などがある。これらの転送サービスで転送されるデータを、それぞれ帯域予約データ、統計多重データと呼ぶ。さらに転送レート管理モジュール164は、ネットワークインターフェースカード制御ドライバを介してネットワークイ

ンターフェースカードの制御を行う。帯域管理マネージャモジュール160は、通信路のデータ転送サービスに応じた帯域の予約、開放、転送レートの算出、またネットワークに通信遅延が発生した場合には、遅延解消のための優先送信制御、およびその解除を行う。これらの実行は、通信管理モジュール172を介して他のノードへコマンドを発行することにより実現する。

【0023】図7はモニタ制御装置18-1のメモリ124に格納されているソフトウェアの構成を示した図である。ネットワークインターフェースカード制御ドライ10バ198、通信管理モジュール196、モニタを制御するためのモニタ制御ドライバ180が格納されている。また、これちを利用するモジュールとして、モニタ制御モジュール184、受信データの制御を行う受信制御モジュール188が格納されている。

【0024】図8は、本実施例の帯域管理対象ノードであるカメラ制御装置30-1のメモリ134に実装されるソフトウェア構成を示した図であり、ネットワークインターフェースカード制御ドライバ200、通信管理モジュール202、ビデオカメラ40-1を制御するため20のカメラ制御ドライバ218が格納されている。またこれらのソフトを利用するモジュールとしてカメラ制御モジュール216が格納されており、それぞれ通信管理モジュール202と受信キュー204、送信キュー206を介して連携する。

【0025】ネットワークインターフェースカード(N IC) 130-1は、ネットワークインターフェースカード制御ドライバ200-1を介して、通常のイーサネットカードの機能に加え以下の機能を制御できる。

【0026】(1)、最小アイドル時間の論理的限界値 30 Δ T a を下限として、最小アイドル時間を変更する機能 (2)、ネットワーク上でコリジョン(衝突)が発生した場合に再送までの時間を待つリトライ時間を変更する 機能

(3) 全パケット受信モードで、パケットの特定位置の情報を読み取ることでパケットの長さやその他の情報を検出し、そのパケットの送信終了時間を検知する機能。この機能を用いることで、(1)の最小アイドル時間の論理的限界値 Δ T a を待たずに、送信を開始することを可能とする。

【0027】図9はセンサー制御装置50-1のメモリ144内に格納されているソフトウェアの構成を示した図であり、ネットワークインターフェースカード制御ドライバ220、通信管理モジュール222、センサー60を制御するためのセンサー制御ドライバ238が格納されている。またこれらのソフトウェアを利用するモジュールとしてセンサー制御モジュール236、アラーム送信モジュール230が格納されており、それぞれ通信管理モジュール222と受信キュー224、複数の送信キュー(226-A、…226-1)を介して連携す

る。またセンサーが異常を検出した時、アラームにセットする表示メッセージを格納するメッセージ管理テーブル232も格納されている。

【0028】図10はパソコン61-1のハード構成を示した図であり、ネットワークインターフェースカード613、CPU612、メモリ614、キーボードやマウスを制御する入出力コントローラ616、そしてモニターコントローラ618がバス610によって接続されている。

【0029】図11はパソコン60-1のメモリ614 に格納されているソフトウェアの構成を示した図であ る。ネットワークインターフェースカード制御ドライバ 6142、及びネットワークインターフェースカード制 御ドライバのAPIを使いあるいは使わずに構成される 各種モジュール6146、入出力装置制御ドライバ61 48が格納されている。

【0030】図12はプリンタ62のハード構成を示した図であり、ネットワークインターフェースカード622、CPU626、メモリ624、印字装置628がバス620によって接続されている。

【0031】図13はプリンタ64のメモリ624に格納されているソフトウェアの構成を示した図である。ネットワークインターフェースカード制御ドライバ6242、及びネットワークインターフェースカード制御ドライバのAPIを使い、あるいは使わずに構成される各種モジュール6246、印刷装置制御ドライバ6248が格納されている。

【0032】図14はサーバ64のハード構成を示した 図であり、ネットワークインターフェースカード64 1、CPU642、メモリ644、キーボードやマウス を制御する入出力コントローラ646、そしてモニター コントローラ648がバス640によって接続されてい る。

【0033】図15はサーバ64のメモリ644に格納されているソフトウェアの構成を示した図である。ネットワークインターフェースカード制御ドライバ6442、及びネットワークインターフェースカード制御ドライバのAPIを使い、あるいは使わずに構成される各種モジュール6446、入出力制御ドライバ6448が格40納されている。

【0034】図16、図17に本システムにおける監視システムの運用形態の一例を示す。

【0035】図16では、複数のカメラノード(30-A、30-B)からモニタノード(16-A、16-B)へ画像データを送信している(502、504)。同時にセンサノード(50-A、50-B)からは、接続されたセンサからのアラーム情報を監視卓制御装置20へ転送している(506、508)。

【0036】図17では、図16からの状態が切り替わ 50 り、別のカメラノード(30-C、30-1)からモニ 7

タノード (16-C, 16-1) へ画像データを転送している (510, 512)。またセンサノード (50-1) からは、接続されたセンサからのアラーム情報を監視卓制御装置 20 へ転送している (514)。また同時に、パソコン 60-A からプリンタ 62 に印刷用のデータも転送している。

【0037】監視システムでは、このように順次映像巡回を行っている最中に、センサ60が何らかの異常(火災、侵入など)を検知し、センサノード50がそのアラーム情報をユーザのいる監視卓制御装置20へ報告する。このように画像データとともに、アラーム情報のような制御データが混在してネットワーク上10を流れる。さらにこのネットワーク10には、OAシステムとして稼動しているサーバ64、パソコン61、およびプリンタ62からなるOA系のデータも流れている。この様なデータを、前述の帯域予約データ、統計多重データと区別する為に、"その他のデータ"と呼ぶこととする。

【0038】次に図18~図20を使って、上記の運用を行っている際の、通信路の帯域について説明する。

【0039】図18では、通信路の全有効帯域520の幅をB1とすると、そのうちB2分だけ帯域予約データに割り当て、B3分を統計多重データ及びその他のデータ(例えばOA系のデータ)に割り当てる。ここで帯域予約データは、映像のデータのようにデータサイズが大きく、一定周期で連続的に流れるデータに適用されるため、予め流れる映像の本数、1映像フレームの大きさが判れば、占有帯域幅も割り出せる。従って、それをもとに帯域を確保すれば、映像データ転送中は無駄なく帯域を使用する事が出来る。

【0040】一方、統計多重データ及びOA系などのその他のデータは、データサイズは小さいが、発生タイミングが予測できないデータに使われる。従って、ノード数とデータサイズから占有最大帯域を割り出しても、実際に使われるのはそれよりもはるかに小さい帯域であると予想できる。

【0041】図18に示す幅B3で帯域を見積もっていても、実際に使われるのは、図19に示す526の状態になる可能性もあり、あるいは図20に示す528の状態になる可能性もある。

【0042】図20は、火災等の発生により複数センサが同時発報した場合やあるいはOA系のパソコンから大量にデータ転送などの処理が発生し、統計多重転送サービスのデータやOA系のデータが予定された帯域を超えて発生した様子を示す。この状況では、通信路の負荷が増大し、帯域予約データ、統計多重データ、およびOA系データのそれぞれにおいて、予定した通信帯域幅を使うことができなくなり、データの遅延やデータの紛失の恐れがある。

【0043】通常の方式では、カメラノードのような帯 50 ワークインターフェースカード112に対して、全パケ

域管理対象ノードが送出する帯域予約データの転送レートを抑制させることが可能であるが、センサノードやOA系ノードのように帯域管理非対象ノードが送出する統計多重データおよびその他のデータに対しては、転送レートを抑制させることは出来ない。

【0044】図21は、帯域予約転送サービス実行のシーケンスを示す。ユーザからの選択あるいはユーザプログラムにより帯域予約転送サービス実行の指示があると(6000)、転送サービスモジュール240は帯域管理マネージャは、空き帯域があれば帯域確保OK6040を返す。転送サービスモジュールは画像転送要求を一斉同報6060し、必要なカメラノードはそれを受けて画像伝送を開始する。画像伝送を開始したカメラノードは、次に停止要求が受け取るまでは、画像を決められた転送レートで送り続ける。このように、帯域予約データは、画像データのようにデータが大きく、予め転送タイミングが予測され一定間隔で送り続けられるものに適用できる。

20 【0045】図22は、統計多重転送サービス実行のシーケンスを示す。

【0046】異常を検知したセンサが接続されているセンサノードは、異常発生とともにアラーム報告を監視卓ノードへ送信する。この際、使われるのは統計多重転送サービスであり、この転送サービス使用は、帯域マネージャへの帯域確保は行わない。これにより、データ転送を即時に行うことができる。このように、統計多重転送サービスは、制御データのような小さいデータで、発生が散発的で、しかも発生タイミングの予測ができないよ30 うなデータに使用する。

【0047】なお、OA系ノードは、上記の帯域予約転送サービス、統計多重転送サービスのいずれにも属さず、データの発生タイミングやデータ量はOA系のノードを操作するユーザに依存している。これらのOA系のノードは、監視システムのノードと同一のネットワーク上に存在するが、監視システムのシステム構成要素ではない。

【0048】次に、優先送信制御・優先送信制御解除機能について、図23~図27を用いて説明する。優先送10 信制御・優先送信制御解除機能とは、図20の状態で通信路の負荷が増大した場合でも、帯域予約転送サービスの品質を維持するものであり、具体的には帯域予約データの転送レートを保持するものである。

【0049】まず、優先送信制御を行うためには、通信 路の負荷を検出しなければならない。

【0050】本システムでは各種のデータが占有している通信路の利用帯域を検出する手段として、監視卓制御装置20の帯域管理マネージャモジュール160は、ネットワークインターフェースカード112に対して、全パケ

40

ット受信モードに切り替えるよう命令を発することで、ネットワーク上のすべての転送パケットを受信することができるようにする。 帯域管理マネージャモジュール 1 6 0 が、この全パケット受信モードを使って転送レートを検出する手段を以下に述べる。

【0051】図23に帯域制御マネージャが管理する帯域情報テーブル154のフォーマットを示す。エリア332には、確保した帯域を識別する識別子をセットする帯域識別子エリア、エリア334には確保した帯域幅を、エリア336は優先送信制御時に帯域制御対象ノー10ドに送信するパラメータの一つであるNICの最小アイドル時間を、エリア338には同じく帯域制御対象ノードに送信するパラメータの一つであるリトライ時間が格納されている。

【0052】図24に、監視システムにおいて使用される各ノードの通信管理モジュール間で送受信されるデータのフォーマット350を示す。このフォーマットは、下位のプロトコル(たとえばTCP・UDP/IP)のプロトコルで使用されるメッセージのデータ部に展開されるものであり、通信管理モジュールで解釈されること 20になる。

【0053】352はこのメッセージの内容を示すトランザクションコードTCDをセットするエリア、353はこのメッセージが帯域予約メッセージである場合は、帯域職別子が入る。354は送信元制御装置のアドレスSAをセットするエリア、358はエリア360にセットされるメッセージ本体部のデータ長しをセットするエリアである。各制御装置内のモジュールはこのフォーマットでメッセージを作成し、通信管理モジュールは、30に送信を依頼する。ここでトランザクションコード(以後TCDと略す)、及び各制御装置のアドレスは事前に割り当てておくものとする。また送信先アドレスDAに予め決められた値、例えば"0"をセットすることにより、ブロードキャストが指定できるものとする。

【0054】一方、メッセージの受信については、通信管理モジュールに対して受信すべきメッセージのTCDを指定して受信要求を出すことにより、ネットワーク上に指定されたTCDのメッセージがブロードキャストされた場合、或いは当該ノード宛てに送られてきた場合、そのメッセージが要求元のモジュールに渡されるものとする。

【0055】図25は、帯域管理マネージャモジュール 160の転送レート検出のフローである。

【0056】処理1001で監視卓制御装置20のNICを全プロセス受信モードにセットし、処理1002で、監視卓制御装置20の入出力デバイスから、あるいは予め設定ファイルに記述された転送レートを観測する時間である検出インターバル時間Δt入力を入力し、処理1004で現在の時刻を記録する。処理1006で検50

出終了時間 t 2を算出すると、処理1008で所定の時間に至るとシグナルをプログラムに送るタイマデーモンを生成し終了時間 t 2をセットする。処理1040で時刻t 2になりシグナルがやってくるまで、処理1010でネットワーク上を流れるすべてのパケットをN1Cより受信し、バッファに格納する。処理1012で、そのバッファからパケットの一つを取出し、処理1014でそのパケットの大きさを測定する。この場合、下位プロトコルで使われたヘッダ部の大きさも含める。処理1016にてデータ部のフォーマットを調べる。ここでは、受信したデータ部が前述した350の通信データフォーマットに当てはめた時、合理的な値として取出せるかどうかを調べ、そのデータが監視システムのものであるか否かを検知する。

10

【0057】処理1020では、さらに通信データフォ ーマットの350のエリア352, 354, 356, 3 58を調べ、このデータが監視システム用帯域予約デー タ、監視システム用統計多重データ、およびそれ以外の データであるのか判別し、それぞれ処理1022、10 24、1028にてデータ量を加算する。さらに処理1 022では、各々の帯域識別子単位でもデータ量を計算 する。処理1029でそのパケットを廃棄し、処理10 30でバッファにまだパケットが残っているかどうかを 調べる。残っている場合には、処理1012に戻る。残 っていない場合には、処理1032で各種のデータが占 有した帯域幅を算出する。この算出はそれぞれのデータ を加算した総データ量を検出インターバル時間 A t で割 ることで得られる。処理1034でこの各種データの占 有帯域幅を帯域情報テーブル154と比較し、処理10 36で帯域予約データの転送レート変更の裁可を決定す る。

【0058】この裁可の基準は、帯域予約データ以外のデータの転送量が増加し、帯域予約データの転送に遅延などが発生する恐れがあるかどうかであり、恐れありと判定した場合、帯域管理対象ノードのNICに対して最小アイドル時間を小さくすることやその他の手段で帯域予約データの占有帯域を確保し、帯域予約データ以外のデータの占有帯域を小さくする処理を実施する。この後、処理1038で、それぞれのデータ量を0にリセットして処理1004に戻る。

【0059】図35は、処理1036の帯域予約データの転送レート変更の裁可処理を示している。処理1036-1では帯域識別子ごとの占有帯域を参照し、処理1036-2では各々の帯域が336の帯域許容率を上回っていないかを調べる。上回っている場合には、処理1036-3で送信を行っているノードのNICの最小アイドル時間に、最小アイドル時間のチューニング調整時間間隔であるΔT1時間を加え、リトライ時間をデフォルト値に戻す。上回っていない場合は、処理1036-4で逆に下回っていないかを調べる。下回っていなかっ

12

たときは処理を終了する。処理1036-5では、該当 ノードの最小アイドル時間から Δ T 時間引き、処理 1 O 36-6で最小アイドル時間が論理的限界値より小さい かどうかを調べる。

【0060】小さい場合は、処理1036-7で該当ノ ードのNICのリトライ時間からリトライ時間のチュー ニング調整時間間隔であるΔT2時間を引く。処理10 36-8でリトライ時間が0以下になっていた場合は、 リトライ時間を0として処理1036-9にて最優先制 御指示コマンドのセットを行う。後述するが、最優先制 10 御とは前記のアイドル時間、リトライ時間をまったく待 たずに送信を行う方法で、論理上必ず優先送信が実現す る処理を行うものである。

【0061】以上の中において、帯域予約対象ノードに 対して優先制御メッセージの送信が必要となった場合に は、処理1036-10にてメッセージの送信を行う。

【0062】図26では、処理1036で優先送信制御 を行う為に帯域予約データのNICのパラメータ変更が 決定された場合の処理シーケンスを示している。処理2 66でパラメータ変更が決定されると、処理268でそ 20 れぞれの帯域予約データの送受信を行っているカメラノ ード30-A,30-B、およびモニタノード18-A、18-Bに対してNICの最小アイドル時間の変更 やその他のパラメータの変更を指示するメッセージが送 信される。

【0063】優先送信処理を指示された帯域管理対象ノ ードでは、優先送信制御をおこなうことになる(27 0, 272)、が帯域管理対象ノードおよび帯域管理非 対象ノードの両方で帯域のすべてを使い切っている状態 では、通常、転送レートを変更することは一般的には不 30 可能である。

【0064】そこで、本実施例では、イーサネットの性 質を利用して、転送レート変更機能を有しないノードで ある帯域管理非対象ノードの転送レートを落とし、実質 的に帯域管理対象ノードの帯域を保持する具体的な例を 示す。

【0065】図27に、帯域管理マネージャが優先送信 制御要求を発行するときの通信パケット350-Aの例 を示す。352-Aには"優先送信制御要求"を示すT CD番号を入力し、354-Aにはこの要求を送信する 40 監視卓制御装置のアドレス番号を、DAエリア356-Aにはプロードキャストを指定する番号を、メッセージ 本体部のデータ長しエリア358-Aにはバイト長を、 データエリア360-Aには、優先送信制御のための各 種パラメータをセットする。

【0066】図28に、帯域管理マネージャが最小アイ ドル時間変更要求を発行するときの通信パケット350 -Cの例を示す。352-Cには"最小アイドル時間変 更"を示すTCD番号を入力し、354-Cにはこの要 求を送信する監視卓制御装置のアドレス番号を、DAエ 50

リア356-Cにはブロードキャストを指定する番号 を、メッセージ本体部のデータ長しエリア358-Cに はバイト長を、データエリア360-Cには、変更最小 アイドル時間を入力する。

【0067】なお352-Cは、"最小アドレス時間変 更"を示すTCD番号の他に、"リトライ時間変更"、 "他ノードパケット送信終了時間推測"などのTCD番 号も存在し、データエリア306-CにはこのTCDに 応じた値が入力されることになる。

【0068】これらのパラメータによる効果を、図29 ~図33を使って具体的に説明する。

【0069】図29は、一般のイーサネット用のNIC の送信開始時の動作を示している。NICは、キャリア を検出すると、そのキャリアが消滅し最小アイドル時間 の論理的限界値 ATaよりも、長い時間である最小アイ ドル時間を待ち、さらにその後他の送信を待機している NICと衝突しないように、乱数的に決められたコリジ ョン回避用の時間(リトライ時間)を待ち、その間別の キャリアが検出されないのを確認してから、送信を開始 する。

【0070】図30は、本発明の実施例で使用する帯域 管理対象ノード用のNICの送信開始時の動作を示して いる。提案NICそ、最小アイドル時間の論理的限界値 Δ T a を下限として、自由に最小アイドル時間を変更す ることが出来る為、この時間を短くし、さらにリトライ 時間を待っても、通常のNICよりも送信開始時刻を早 めることが出来るようになる。こうすることで、一般の NICを実装しているノードよりも送信のチャンスが増 えることになり、結果として転送レートを向上させるこ とが可能となる。

【0071】図31は、一般のイーサネット用のNIC でコリジョンが発生し再送を開始する時の動作を示して いる。コリジョンが発生した場合、ある一定のリトライ 時間とさらにその後他の送信を待機しているNICと衝 突しないように、乱数的に決められたリトライ時間を待 ち、再送を開始する。

【0072】図32は、本発明の実施例で使用する帯域 管理対象ノード用のNICでコリジョンが発生し再送を 開始する時の動作を示している。コリジョンが発生した 場合、ある一定のリトライ時間とさらにその後他の送信 を待機しているNICと衝突しないように、乱数的に決 められたリトライ時間を待ち、再送を開始する。この 際、このリトライ時間を短くすることによって、一般の NICを実装しているノードよりも送信のチャンスが増 えることになり、結果として転送レートを向上させるこ とが可能となる。

【0073】図33は、本発明の実施例で使用する帯域 管理対象ノード用のNICが、他のノードパケットを観 測し、その送信終了時刻を予想して送信を開始する時の 動作を示している。NICが、全パケット受信モードで

他のパケットの内容を読み取り、パケットの特定位置の 情報を読み取ることでパケットの長さやその他の情報を 検出し、パケットの送信終了時間を検知する。NIC は、この終了時間の後、乱数的に決められたリトライ時 間を待ち、送信を開始する。この場合は、NICはキャ リアが消滅する正確な時刻をすでに知っていることにな る為、キャリアが消失したことを確認すること無しに、 いきなり送信を開始することになる。従って、最小アイ ドル時間の論理的限界値 Δ T a すら待たずに送信を開始 することが可能である。この方式を利用すれば、事実上 10 他の一般用NICが送信するチャンスは全くなくなり、 この提案NICを有するノードによる最優先送信制御が 実現可能となる。

13

【0074】本実施例においては、上記の提案NICの 状態を変更するパラメータである「最小アイドル時間」 「リトライ時間」の変更や、他ノードのパケット送出終 了時間を予め算出して、キャリアの消失を確認せずに送 信を開始する方法によって、他の一般的なNICを使用 しているノードより優先してデータの送信が可能となる が、この方式を利用した場合の各種データによる帯域占 20 有率の関係は、対象とする各種ノード数などのシステム の規模は勿論、センサ制御ノード、PC、サーバなどの 帯域管理非対象ノードのデータ長やデータ送信頻度など によって動的に変化するため、その予測は不可能であ

【0075】従って、帯域管理マネージャモジュール1 60の転送レート検出のフローを随時実行し、ネットワ ークに過剰な負荷を与えない頻度で、図28のパケット 長変更要求メッセージを送信するし、動的に帯域予約デ ータの帯域を常に確保するようにチューニングを続ける 30 ようにする。

【0076】図34は、帯域予約サービスを行う帯域管 理対象ノードが、優先送信制御要求メッセージを受信し て指示された通りのパラメータをNICにセットする処 理を示すフローである。処理390-1でメッセージを 受け取りその内容のチェックを行う。処理390-2で そのメッセージが優先送信制御要求メッセージであるか どうかを確認し、そうでなかった場合は処理390-3 で該当のその他の処理を行う。処理390-4でアイド ル時間の変更が指示されていた場合は、処理390-5 40 で自ノードのNICに対してネットワークインターフェ ースカード制御ドライバを介して自ノードNICのアイ ドル時間の再設定を行う。処理390-6でリトライ時 間の変更が指示されていた場合は、処理390-7で自 ノードのNICに対してネットワークインターフェース カード制御ドライバを介して自ノードNICのリトライ 時間の再設定を行う。処理390-6で最優先送信処理 指示されていた場合は、処理390-7で自ノードのN ICに対してネットワークインターフェースカード制御 ドライバを介して最優先送信処理の設定を行う。処理3 50 監視システムが管理する通信路帯域の分配の様子を示す

90-10では、いずれの処理も行えなかったので、エ ラーログにエラー内容を記入して、処理を終了する。 [0077]

【発明の効果】以上のように、本発明の効果は、ネット ワーク帯域管理の機能を有するノードとネットワーク帯 域管理機能を有しないノードが混在するネットワークシ ステムにおいて、ネットワーク帯域管理機能を有しない ノードの転送制御を実現し動的なネットワーク帯域制御 を行うことを可能とする。

【図1】本発明の実施形態に係るシステムの構成を示す 図である。

【図2】本発明の実施形態の監視システムにおける、ユ ーザが操作を行う監視卓制御装置のハードウェア構成を 示すプロック図である。

【図3】本発明の実施形態の監視システムにおける、モ ニタ制御装置のハードウェア構成を示す図である。

【図4】本発明の実施形態の監視システムにおける、カ メラ制御装置のハードウェア構成図である。

【図5】本発明の実施形態の監視システムにおける、セ ンサ制御装置のハードウェア構成図である。

【図6】本発明の実施形態の監視システムにおける、監 視卓制御装置のソフトウェア構成図である。

【図7】本発明の実施形態の監視システムにおける、モ ニタ制御装置のソフトウェア構成図である。

【図8】本発明の実施形態の監視システムにおける、カ メラ制御装置のソフトウェア構成図である。

【図9】本発明の実施形態の監視システムにおける、セ ンサ制御装置のソフトウェア構成図である。

【図10】本発明の実施形態の〇Aシステムにおける、 パソコンのハードウェア構成図である。

【図11】本発明の実施形態のOAシステムにおける、 パソコンのソフトウェア構成図である。

【図12】本発明の実施形態のOAシステムにおける、 プリンタのハードウェア構成図である。

【図13】本発明の実施形態のOAシステムにおける、 プリンタのソフトウェア構成図である。

【図14】本発明の実施形態のOAシステムにおける、 サーバのハードウェア構成図である。

【図15】本発明の実施形態のOAシステムにおける、 サーバのソフトウェア構成図である。

【図16】本発明の実施形態の監視システムにおける、 監視システムの運用形態の一例を示す図である。

【図17】本発明の実施形態の監視システムにおける、 監視システムの運用形態の一例を示す図である。

【図18】本発明の実施形態の監視システムにおける、 監視システムが管理する通信路帯域の分配の様子を示す 図である。

【図19】本発明の実施形態の監視システムにおける、

【図面の簡単な説明】

(9)

16

図である。

【図20】本発明の実施形態の監視システムにおける、 監視システムが管理する通信路帯域の分配の様子を示す 図である。

15

【図21】本発明の実施形態の監視システムにおける、 監視システムの行う帯域予約転送サービスの動作シーケ ンスの例を示す図である。

【図22】本発明の実施形態の監視システムにおける、 統計多重転送サービス実行のシーケンスを示す図である。

【図23】本発明の実施形態の監視システムにおける、 帯域制御マネージャが管理する帯域情報テーブルのフォ ーマットを示す図である。

【図24】本発明の実施形態の監視システムにおける、 各ノードの通信管理モジュール間で送信されるデータの フォーマットを示す図である。

【図25】本発明の実施形態の監視システムにおける、 帯域管理マネージャモジュールが転送レート検出のフロ ーチャート及び帯域管理マネージャモジュールが帯域予 約データの転送方式の変更を判断するフローチャートで 20 ある。

【図26】本発明の実施形態の監視システムにおける、 帯域管理マネージャモジュールにおいて帯域予約データ の転送レート変更が決定された場合の処理シーケンスを 示す図である。

【図27】本発明の実施形態の監視システムにおける、 帯域管理マネージャが優先送信制御要求を発行するとき の通信パケットを示す図である。

【図28】本発明の実施形態の監視システムにおける帯域管理マネージャが、最小アイドル時間変更要求を発行 30

するときの通信パケットを示す図である。

【図29】本発明の実施形態の監視システムにおける、一般のイーサネット用のNICの送信開始時の動作を示す図である。

【図30】本発明の実施形態の監視システムにおける、 帯域管理対象ノード用のNICの送信開始時の動作を示 す図である。

【図31】本発明の実施形態の監視システムにおける、 一般のイーサネット用のNICでコリジョンが発生し再 10 送を開始する時の動作を示す図である。

【図32】本発明の実施形態の監視システムにおける、 帯域管理対象ノード用のNICでコリジョンが発生し再 送を開始する時の動作を示している。

【図33】本発明の実施形態の監視システムにおける、 帯域管理対象ノード用のNICが、他のノードパケット を観測し、その送信終了時刻を予想して送信を開始する 時の動作を示す図である。

【図34】本発明の帯域予約サービスを行う帯域管理対象ノードが、優先送信制御要求メッセージを受信して指示された通りのパラメータをNICにセットする処理を示すフローである。

【図35】本発明の実施形態の監視システムにおける、 帯域管理マネージャモジュールが転送レート検出のフローチャート及び帯域管理マネージャモジュールが帯域予 約データの転送方式の変更を判断するフローチャートで ある。

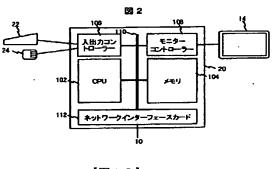
## 【符号の説明】

10…ネットワーク、 12…ユーザ、 14…ディスプレイ、30…カメラ制御装置、 40…カメラ、 50…センサ制御装置、 60…センサ。

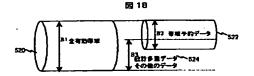
【図1】

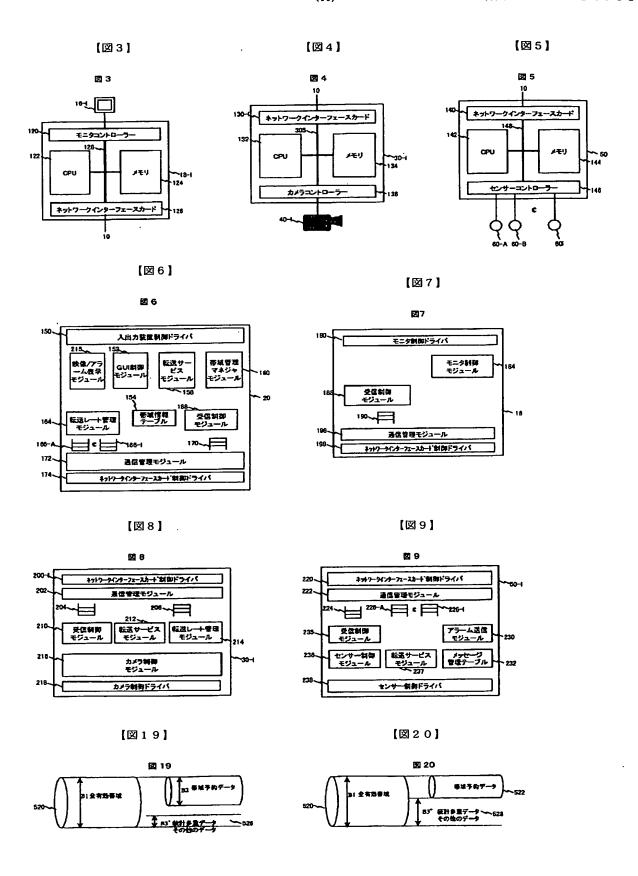
國 1

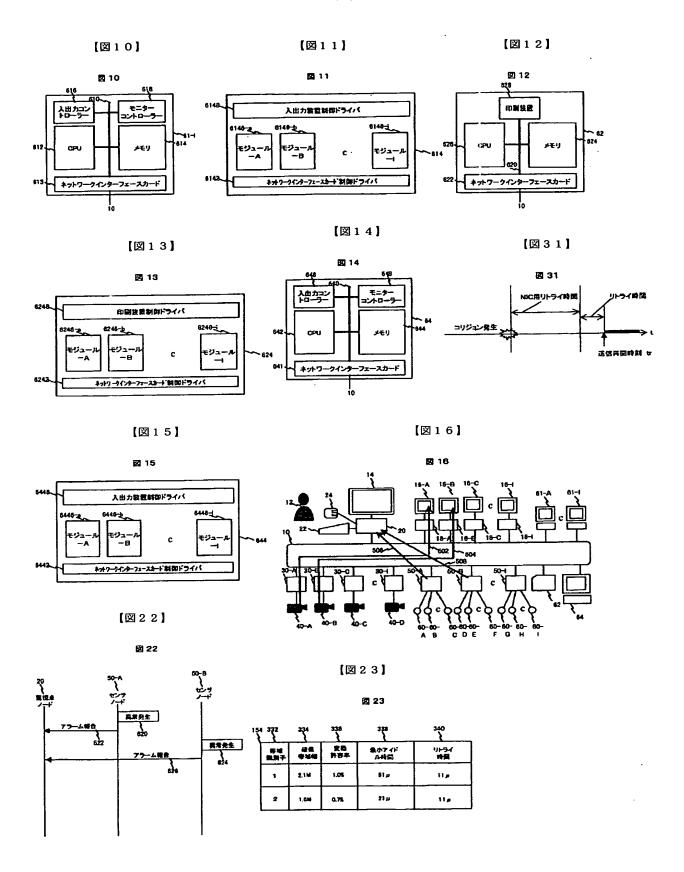
【図2】



[図18]



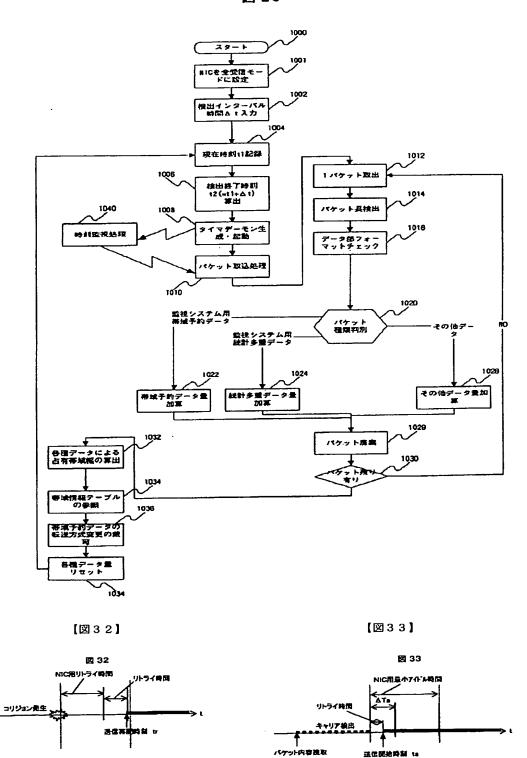




[図24] 【図17】 DATA 【図26】 図 26 【図21】 送信方式变更 四倍振进 送信方式實更 经送酬始 6000 【図28】 【図27】 图 27 図 28 女変遺伝的神名器パワメータ 変更級小アイドル時期 【図29】 【図30】 図 30 NIC用量小7小ド時間 🗷 29

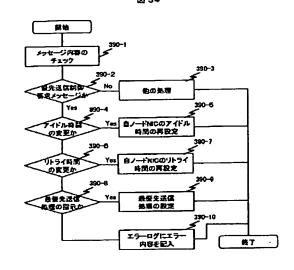
【図25】

図 25

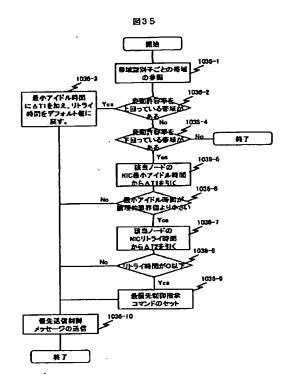


【図34】

図 34



## 【図35】



## フロントページの続き

(72)発明者 小泉 稔

神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株 式会社日立製作所システム開発研究所内

(72)発明者 佐々木 利一郎

茨城県日立市大みか町五丁目2番1号 株 式会社日立製作所大みか工場内

(72)発明者 足達 芳昭

茨城県日立市大みか町五丁目2番1号 株

式会社日立製作所大みか工場内

Fターム(参考) 5C054 AA02 AA09 DA06 EA03 FE02

FF01 HA00

5K030 GA03 GA13 HA08 HC14 JA10

LB12 LC00 LC09 MC08

5K032 CA08 CC05 DA01 DB28 EA06

EA07

9A001 BB02 BB03 BB04 CC06 CC08

DD10 JJ18 JJ27 JJ61 KK60

LL03 LL09